

· 特许(18)

(2,000円)

昭和 年 4 9 月 3. - 8日

特許庁長官山富 薑 英 雄 殿

1. 発明の名称

2. 発明者

東京都青梅市宋広町 8丁目 9番地の1 東京芝開覧気 株式会社青梅工場内 展 部 守 体

3. 特許出願人

住所 神森川岛川岛市学区福川町72番地名称 (307) 東京芝浦電気株式会社

代数者 玉 置 敬 三

4. 代 型 人

住所 東京都市区之西久県任川町 2 香地 第17森ビル (宣統) 77 105 年 新 63 (502) 3 1 8 1 (大代表) ビニ 万理 (年8 (5847) 介理士 新 近 帝 FP 武士)

49-0262CO. 1993年

**ALL** 

1. 発明の名称

定 憧 装 嵐

8. 特許請求の範囲

19 日本国特許庁

## 公開特許公報

①特開昭 50-120529

43公開日 昭 50. (1975) 9.20

②特願昭 49-26200

②出願日 昭49.(1974) ノ 8

審查請求 未請求

(全6頁)

庁内整理番号

6453 56

**5**20日本分類

97200 97241 97242 (1) Int. C12

906F 13/001 906F 11/00

の下部ピット化セットし、上記部8の配は部の 部8のカワンタで示すアドレスの上記フラグ部 化特定のマーク付けをする手段とを具備するこ とを貯骸とする配備装置。

3. 発明の詳細な説明

本発明は甲央処理袋域によりシーケンシャル に実行される命令の履能を残しておくための配 機能健に関する。

2

が、 逐次実行される命令財七のものを残すより も命令的と 1 対 1 で対応する命令財のアドレス を残すだけで上記の目的を選することが多く、 且つ必要とされる記憶容量が少なくて済む。 し たがつて、 とのような目的のためには、 P カウ ンチの履限を残してかけば良い。

アカウングの履歴を残すための記憶装置としては、あらかじめ割り当てられた主記憶装置の一部でも良く、又専用に用意された比較的小容量の記憶袋値でも良い。

Pカウンチの触性を残すための影像袋性は、一般にブッシュダウンストア形式のものが多く、新しい情報が書込まれる底に乗る古い情報が楽でられる。毎1凶はH的の容はをもブッシュダウンストア記は袋似を示し、新しい情報なを普込むととにより被も古い情報人が楽でられるととを示している。

しかるに、ブッシュダウンストア記憶装置を 用いる場合、次のような欠点がある。即ち、新 しい情報を被込むた心に次々と古い情報が棄て

8

1 1 の図示したのでは、 P かかがのできるの情報を記憶を記したいのでは、 P からのでは、 P からのでは、 P からのでは、 C では、 C では、

上記記憶装置!」には多つの記憶的が使用されてかり、解 8 凶に示す如く、解 1 の記憶部 2 1 は M 前の容量を持ち、各々の間は P カウンチの値をストアするためのロピットのアドレスフィールドより構成される。一方、解 8 の記憶器 3 2 は N 部の容量を有し、各々の間は P カウ

特別 昭50—1 2 0 5 29 (2) られるので、ブログラムがルーブをするような 場合には記憶後世の内容は或る周期で 嫌返される 同一の内容になつてしまい、ブログラムループ に入ったかわからこのループに入ったかわから このよう まプログラムループは 倒えば入出力機器の 状態を監視するようを 場合 ( 例えば 魚気ナーブ 発電のリワインド 終了の 検出 しいられるプログラム手法である。

本発明は上記の点に鑑みなされたもので、プログラムがループするような場合にプログラム中のどの部分からループに入つたか判断できるようにした記憶装置を提供することを目的とする。

以下本地明の一実施例を図面をお照して説明すると、都8回は中央処理装置と本地明記は設置との接続関係を説明するための図で、11は中央処理装置、18は記憶装置18の相互向はも提供の信号線18・16・16により設定される。この場合、信号線18は中央処理設置

ングの値をストアするためのロビットのアドレスフィールドとループフラグフィールドとにより構成される。尚、ループフラグフィールドの使い方については後述する。

次に、上記第1の配催部21、将2の記録剤、 22を用いて構成される記憶装置11の美体例 について第4回を参照して説明すると、21は 44.1 図信号観1.8を介して供給される入力情報 (Pカウンチの情報)を一時配像しておくため のレジスタで、Pカウンタが15ピットより構 成されている場合しるピットの長さを持つ。こ のレジスチ880出力情報が増1の記憶部まし、 第8の配体部11が供給されるもので、引1の 紀信部までは1ワード18ピットで8ワードの **容量を持ち、第8の配催部ままは1084 クード** の容量を持つて17ードは15ピットのアドレ スフィールドと1ピツトのループフラグフィー ルドよりせる。 群1の 贮住部31は8ピツトの 第1のカウンタス(セナドレス指定され、この 都 1 のカウンチョ 4 は 後述するクロフク発生回

断よりの信号によりカウントアップする。 一方 44.8 の記憶部 4.8 は半.8 のカウンチ 8.5 でアド レス指定され、この祭名のカウンチェをは10 ヒットからなり、クロック発生国路よりの信号 によつてカウントアップするほか、クロック発 生回路よりの側側信号によって上記籍1のカウ ンメ84の値が下値の8ピットにセッドされる。 上記レジスタ88の情報と上記載1のカウンタ 24でアドレス担定された第1の配偶部21の 情報は一数回路16で比較されるものでにの一 数回路26は上記両方の情報が一致した場合に 一致出力値母を発生する似能を持ち、この一致 出力信号は上記第8の配位部88に供給される と共に、クロツク発生回路11に供給される。 このクロック発生回路 8 7 は第 8 図中央処理装 催しるからダイミング信号が信号離しるを介し て供給されることにより、上記アカウンタ情報 を上記レジスタミまにセットするためのストロ ープ値号と、上記第1及び第8のカウンタ 3 4. 2 5 の各々カウントアツブ伯号と上記録1 及び

7

発生问路 2 7 からは 4 5 図及び 4 6 図 (0) に示す 如くストロープ信号が発生し、このストロープ 信号により上記Pカウンタ情報がレジスチまる にセットされる。一方、第1の影像都31代は それ以前に8個のPカウンタ情報が入つている。 次に、上記レジスチョョにセツトされたPカウ ンタ情報が過去に終しの記憶部31にストアさ れたアカウンチ情報と同一であるか調べるため に、クロツク発生回路まりより第1のカウンチ a 4 に対して第 5 図及び期 6 図 D に示す如くカ ウントアップ信号が送られる。即ち、第10カ ウンチェ4の8ピツトの状態に対応して第1の 記憶部31のアカクンタ情報が読出され、一致 回路 2 6 に送られる。一方、一欽回路 2 6 には レジスチ83にセツトされたアカウンタ情報が 送られて来てかり、一数回路 2 8 はこの両方の Pカウンタ情報が一致しているか調べ、一致す る場合には出力が一数出力信号論題『1』にを る。クロック発生回路は7は一致過路36の出 \* 1 \* でなければ筋1のガウンク 力を蟄視し、

特別 昭50-120529 (3) 群8の記憶部11、11各々に対する省込みス トロープ信号と、上記第1のカウンチェチの値 を上記収8のカウンタ85の下位8ピツトにセ ットする制御倡号とを所定の順序によつて発生 させる。又、クロツタ発生回路87は上記一数 回路 2 8 からの一致出力信号により、上記制卸 借号の発生が割割される。更に、クロック発生 回済まりは痛る図中央処理袋似ままから統出し 指令信号が信号撤18を介して供給されること により、上記第8の記憶的88の内容を統出す ための劉剑信号を発生するもので、第Bの記憶 部82に常8凶信号線16が接続されている。

次に、以上のように構成された記憶装置の動 作について第5因及びお8図に示す4イムテヤ ートを参照して説明する。 第 5 図及び第 6 図似 化示す如く中央処理装置! 1 よりの P カウンタ 情報が信号録18により送られて米ると、同凶 (B) , (B) に示す如く信号線 1 4 にタイミング信号 が送られて来る。このタイミング包号がクロツ 夕発生国路37に供給されると、このクロック

8

2 4 に対して再びカウントアップ信号を出し、 今と同じ動作を練返す。このような動作を練返 し、終1の記憶部31のPカウンタ情報8階と レジスタ88のPカウンタ情報とが一致しなけ れば、上記期 5 図(0)及び同図(3)に示す如くクロ ック発生回路ますより無1及び締8のカウンチ 24,25に対してカウントアップ借号が送ら れる。とのようにして、無1及び毎2のカウン 4 3 4 1 2 5 位失4 第 1 及び第 8 の記憶が 3 1, 2 8 の P カウン 8 情報を答込むべき位置をさし 示す。次いて、クロツク発生固格17より第1 及び奪8の配保部21.21に対して第5回回 及びのに示す如く普込みストロープ借号が送り れ、レジスタミコにセットされているアカウン ≠情報がある及び薪8の配貨部21。22の所 足の形に普込まれる。

一方。レジスタままにセットされたアカウン ♦情報と毎1心配催部 ₹ 1 化ストアされている Pカウンタ情報目前のりちの1時が一致する梅 合は据の図に示すタイムテャートの恥作となる

もので、ここでは第1の記憶部11のPカクン 4 情報を選次畝出して比較を行りことにより 5 必目に一致した場合を示してある。 即ち、朝し の影像部21から脱出されたPカウンタ情報と レジスタ33にセツトされているPカウンタ僧 祖とが一致すると、一致回路260出力が第6 闷倜に示す如く一致出力信号『1』となる。ク ロック発生回路87は上配一致回路36の出力 が一致出力信号"1"になると、第1及び解2 の記憶部31,88にレジス488のPカウン 4 情報を答込むために、 将1のカウンタ80の 値を朝えのカウンタ88の下位8ピットにセッ トするための母の関門に示す制御留号を送る。 その後、クロック発生国路21より明1及び第 8 の配は船 2 1 . 2 2 に対し 第 8 図 (4) 及び 田 に 示丁如く者込みストローブ信号が送られる。こ のようにして引1の記憶形81にレジス888 のアカウンタ情報を購入のカウンタストの示す 語に必込むが、このアカワンタ信報は第1の記 協師31の引しのカウンタ21の示す出に会込

11

したがつて、このような発質化よれば、レジ スタ23にセツトされたPカウン4情報をその 前に第1の記憶が21ストアされた複数のPカ ウンダ情報と比較し、一致する場合即ちプログ タムがループする場台、一致信号である特定の マークと共に上記レジスタ28にセツトされた P カウンタ情報を引るのカウンチ 8 B で示され 问一アトレスに要込むよりにしたので、プログ ラムがループナる場合にプログラム中のどの部 分からループに入つたか上記符定のマークによ り容易に判断できるものである。

## 4.図面の配件な説明

単1図はプッシュダウシストア記憶装置を示 才図、42 図乃至明 8 図は本発明に係る配像装: 催の一火施灼を脱朔するための図で、 第2図は 中央処理安置と記憶要置との接続関係を示す図。 第8回は記憶袋健に使用される2つの記録部を 示す凶、朔4凶は上記記位置を用いて裸成され た記憶映画の具体例を示す图。第 5 図及び3 B b 図は上記具体的な記憶装置の動作を説明するた 18 —154—

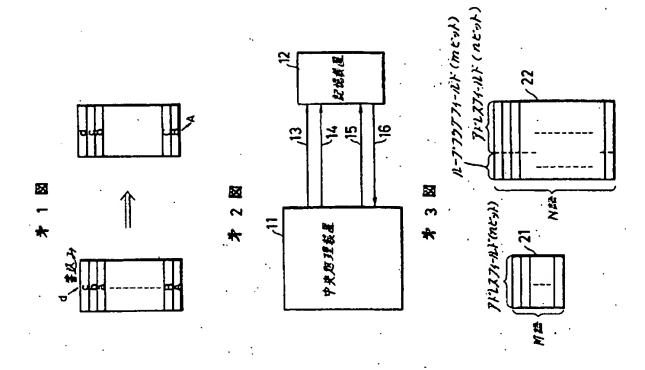
特閱 昭50-120529 (4) まれている情報と同じである。一方、年2の記 憶部ままに対しては、 第8のカウンダ25の示 す腑にレジスタままのPカワンタ情報のほかに、 一数回路26出力の一致出力信号が必込まれる。 との一致出力信号はこの場合"1"である。即 ち、44822に示される第8の記憶部22の影象 のカウンタまるで示される語のアドレスフィー ルドにはレジスチョョのPカウンタ情報が、又 1ピットのループフラグフィールドには一致出 力供母が普込まれる。

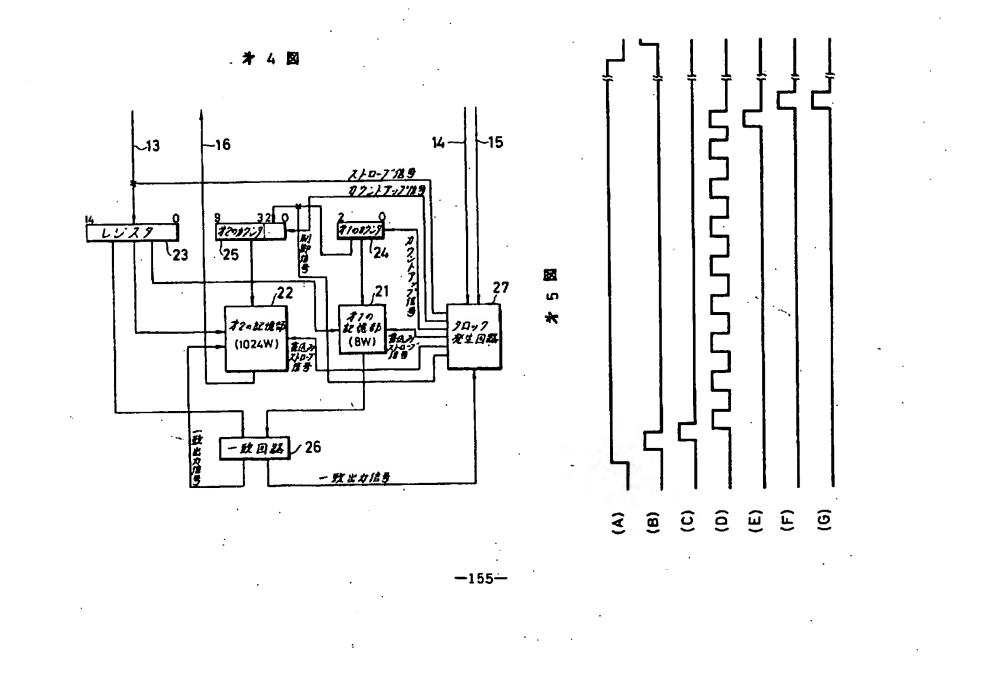
尚、弟」のカウンチョイの値を明2のカウン 415の下位8ヒツトに省込む場合は、男8の カウンチ25の上位?ヒットの値を補正する必 畏かめる場合があり、これはクロック発生回路 ・81からの信号により補正される。又、解2の 記憶部ままに答込まれたPカウンタ情報は、損 出し指令借号が信号職18を介してクロック発 生回路ように供給されることにより脱出され、 脱出されたアカウンタ情報は信号級168介し て返出される。

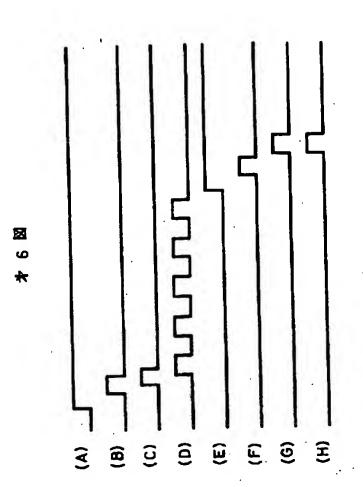
12

めのメイムチャートである。

21…毎1の記憶部、22…第2の配憶部、 まし…第1のカウンタ δ … 解 2 のカウン 4、 2 δ … 一 数 回 路 、 2 7 … クロック発生回路。







5. 抵付書類の目録
(i) 委任 状 1 週間時提出の物弁面(i)に
(2) 明 和 智 1 週間時提出の物弁面(i)に
(3) 図 面 1 週 場合資 (i) 関 日 1 週 場合資 (i)

6. 前記以外の発明者、特許出額人または代型人

